Courtemanche Sam Note: 8/20 (score total : 8/20)

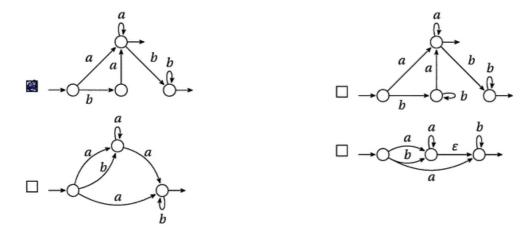


+65/1/44+

QCM THLR 4

	Nom et prénom, lisibles : Identifiant (de haut en bas) :
	COURTEMANCHE 00 01 802 03 04 05 06 07 08 09
2/2	Q.1 Ne rien écrire sur les bords de la feuille, ni dans les éventuels cadres grisés « ». Noircir les cases plutôt que cocher. Renseigner les champs d'identité. Les questions marquées par « » peuvent avoir plusieurs réponses justes. Toutes les autres n'en ont qu'une; si plusieurs réponses sont valides, sélectionner la plus restrictive (par exemple s'il est demandé si 0 est <i>nul</i> , <i>non nul</i> , <i>positif</i> , ou <i>négatif</i> , cocher <i>nul</i>). Il n'est pas possible de corriger une erreur, mais vous pouvez utiliser un crayon. Les réponses justes créditent; les incorrectes pénalisent; les blanches et réponses multiples valent 0. Il d'ai lu les instructions et mon sujet est complet: les 2 entêtes sont +65/1/xx+···+65/2/xx+.
	Q.2 Le langage $\{a^n \mid \forall n \in \mathbb{N}\}$ est
2/2	☐ fini ☐ vide 🎉 rationnel ☐ non reconnaissable par automate
	Q.3 Le langage $\{ \stackrel{\bullet}{=}^n \stackrel{\bullet}{\cong}^n \mid \forall n \in \mathbb{N} \}$ est
0/2	☐ fini ☑ non reconnaissable par automate ☐ vide ☐ rationnel
	Q.4 Un automate fini qui a des transitions spontanées
2/2	\square accepte ε \square est déterministe \square n'accepte pas ε \square n'est pas déterministe
2/2	 Q.5 A propos du lemme de pompage Si un langage ne le vérifie pas, alors il n'est pas rationnel Si un langage ne le vérifie pas, alors il n'est pas forcement rationnel Si un langage le vérifie, alors il est rationnel Q.6 Si L₁ ⊆ L ⊆ L₂, alors L est rationnel si :
-1/2	\square L_1, L_2 sont rationnels \boxtimes L_1, L_2 sont rationnels et $L_2 \subseteq L_1$ \bigoplus L_2 est rationnel \square L_1 est rationnel
	Q.7 Si un automate de n états accepte a^n , alors il accepte
0/2	
-1/2	Q.8 Quelle séquence d'algorithmes teste l'appartenance d'un mot au langage d'une expression rationnelle? Thompson, déterminimisation, évaluation. Thompson, déterminisation, élimination des transitions spontanées, évaluation. Thompson, élimination des transitions spontanées, déterminisation, minimisation, évaluation. Thompson, déterminisation, Brzozowski-McCluskey.
	u





Q.10 Comment marche la minimisation de Brzozowski d'un automate A?

Fin de l'épreuve.

0/2

2/2